1. Circuit Satisfiability Problem c1) What have you done? ①利用MI工搬工作平分给不同的 procesy ②利用MIL_Recv和MIL_Send 将每個 proce的 對第記制結果以 tree structured 别型式互相传遞。 曼族族和XIN =O的 Stoce的 滤整 选来 ,並計算時間及答案。 (2) Analysis on your result ①未产行化,平行化比较: 未手行化:

for (i = 0; i <= USHRT_MAX; i++) {
 count += checkCircuit (id, i);
}</pre>

就是一個正常的迴圈,沒有其它的proce的發興,單一個proce的從頭做到尾。

平行化:

```
// Determine the number of processors
int number_of_processes;
MPI_err = MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &number_of_processes);
// Determine the rank of this processor
int MPI_rank; /* process id */
MPI_err = MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &MPI_rank);
```

利用 MI_Comm_size及 MI_Comm_rank分别 計算出 process 創數量和每個 process 自己 的 rank。

```
for (i = MPI_rank; i <= USHRT_MAX; i += number_of_processes) {
         MPI_sum += checkCircuit(MPI_rank, i);
}</pre>
```

而不同的proce的進來,就會去執行他們自己的工作,以proce的數為8舉例,Yank為一的proce的就會執行了=1,9,17,25,32...直到UMT_MX為止到工作。

(3) tree structured:

考慮到了1000分數量可能不是 2 的 实方,就加上 3 餘數的部分。

以 process 數量為了和8舉例:

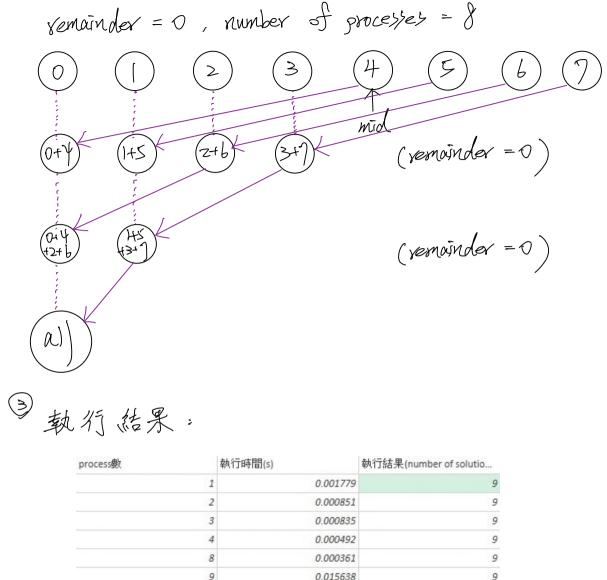
vemainder = 1, number of processes = 7

① ① ① ② ③ 4 ⑤ ⑥

mid 为的数不做知识不能。

OHY HS (z+b) ③ (vemainder = 0)

(yemainder = 0)



當 process 數量為一時,即為未平行化的 serial program。可當 process 數 在上增加時,執行時間

0.051719

0.068081

0.103749

0.152033

16

27

40

9

9

出隨之滅少,可以看出平行任的城效。 當 trace的 數來到 9 時,時間就比 serial 還要慢, 這裡提位了可能是一個 threshold,或著也有可能 数量不是乙则义方造成效能减低。 而当为1000少再增加時,時間就尽增不減,這裡 應該就是加州之間的萧通時問超過正常的執行 導致新 overhead -(3) Difficulties 整個MI的使用在一開始完全不知道如何下手, 而之後還要配合tree structured做接收傳遞,

非常困難,不過知道了運作流程就可以寫出来。

7. Monte Carlo Method What have you done? ①利用MIL 将工作于分给不同的 proce为 ②利用MIL_Recv和MIL_Send 将每個 process 計算范制結果以 tree structured 划型式互相傳遞。 ③最後依Yank=O的Stoce的滤整結果 ,並計算時間及答案。 (2) Analysis on your result ①未乎行化,平行化比较: 来行化: number_in_circle = 0 for (toss = 0; toss < number_of_tosses; toss++){ x = random double between -1 and 1; y = random double between -1 and 1; $distance_squared = x*x + y*y;$ if (distance_squared <= 1) number_in_circle++; pi_estimate = 4 * number_in_circle/((double)number_of_tosses)

平行化:

```
// Determine the number of processors
int number_of_processes;
MPI_err = MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &number_of_processes);
// Determine the rank of this processor
int MPI_rank; /* process id */
MPI_err = MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &MPI_rank);
```

利用 MI_Comm_size及 MI_Comm_rank分别 計算出 process 削數量和每個 process 自己 的 rank。

```
for (i = MPI_rank; i <= number_of_tosses; i += number_of_processes) {
    x = (double)rand() / RAND_MAX * 2 - 1;
    y = (double)rand() / RAND_MAX * 2 - 1;
    distance_squared = POS(x, y);
    if (distance_squared <= 1) {
        number_in_circle += 1;
    }
}</pre>
```

而不同的proce的進來,就會去執行他們自己 到工作,這邊的工作即為計算在圓裡面 點的數量。

3 tree structured:

```
void MPI_calculate(int MPI_rank, int number_of_processes, ll *number_in_circle) {
    while(number_of_processes != 1) {
        ll MPI_local_count;
        int mid = number_of_processes/2;
        int remainder = number_of_processes/2;
        int remainder = number_of_processes/2;
        if(MPI_rank < mid) {
            MPI_Recv(&MPI_local_count, 1, MPI_LONG_LONG_INT, MPI_rank+mid+remainder, 0, MPI_COMM_WORLD, MPI_STATUS_IGNORE);
        *number_in_circle += MPI_local_count;
      }
      else if(MPI_rank >= mid+remainder && MPI_rank < number_of_processes) {
            MPI_Send(number_in_circle, 1, MPI_LONG_LONG_INT, MPI_rank-mid-remainder, 0, MPI_COMM_WORLD);
            return;
      }
      number_of_processes = mid+remainder;
    }
}</pre>
```

這邊的 tree structured和第一題為相同架構。

③ 執行結果:

先比較同樣以別數量,不同proce的數量的結果:

process數	執行時間(s)	執行結果(pi)
1	24.69882	3.141598932
2	11.398129	3.1415667
3	7.88584	3.14157625
4	6.614439	3.1414963
8	7.919856	3.141609248
9	7.451926	3.1417175
16	6.160031	3.141525636
27	6.088024	3.14114318
32	4.580331	3.14103782
40	3.952045	3.141660964

當 process 數量為一時,即為未平行化的 sexial program。而當 process 數 在上增加時,執行時間 出隨之減少,可以看出平行化則減效。
而 process 數在中間值時,大概都在 6~8 粉 之間,直到 process 數到 30~5。時間才再度 減少。

再比较月樣的學数為物時,不見別的結果

N	執行時間(s)	執行結果(pi)
1000	0.079861	3.684
10000	0.09201	3.1364
100000	0.043918	3.17444
1000000	0.068013	3.149764
10000000	0.044002	3.1459684
100000000	0.391994	3.1415328
1000000000	2.724016	3.141405924
10000000000	33.631965	3.141694494
1.0E+11	287.844062	3.141538715

可以看到如数越大,在圆内到比例饮食越衰近面横比, 红值也就越单確,不過件随而来的就是執行時間到大幅增加。

有些結果稍会預期, 估計是 C内建剂 random 仍然没有连到真正的 隨機。

(3) Difficulties:

在做完第一题後,第二题基本上是参照著寫就行,因此沒有特別難別地方。

Feedback: 透過這文作業,可以了解MIA實際操作, 也能知過老師上課門說例內容。同時也理解這文作業助教非常仁為,基本上只要寫好加工和 tree 創部分就行,沒有額外利東西等要操作,謝謝助教!